

# Theoretische Informatik 1 (Bachelor)

## Übungsblatt 9 (für die 50. Kalenderwoche)

zur Vorlesung von Prof. Dr. J. Dassow  
im Wintersemester 2007/2008

Magdeburg, 4. Dezember 2007

1. Zu jeder  $\lambda$ -freien und reduzierten Grammatik  $G = (N, T, P, S)$  kann man eine äquivalente  $\lambda$ -freie und reduzierte Grammatik  $G'$  konstruieren, die keine Regeln der Form  $A \rightarrow B$  mit  $A, B \in N$  (sogenannte *Kettenregeln*) besitzt, nämlich in folgender Art und Weise.

Zuerst bestimmen wir für jedes  $A \in N$  die Menge  $M_A = \{B \in N \mid B \xrightarrow{*} A\}$ .

Für jede Regel  $p = A \rightarrow w$  mit  $w \notin N$  aus  $G$  definieren wir

$$P_p = \{B \rightarrow w \mid B \in M_A\}$$

und weiter

$$P' = \bigcup_{p \in P} P_p.$$

Dann besitzt  $G' = (N, T, P', S)$  keine Kettenregeln und es lässt sich beweisen, dass  $L(G) = L(G')$  ist.

Gegeben ist die die Grammatik  $G = (\{A, B, C, D, S\}, \{a, b, c\}, P, S)$  mit den Regeln

$$\begin{aligned} S &\rightarrow D \mid \lambda \\ D &\rightarrow ADA \mid DA \mid AA \mid AD \mid A \mid ACA \mid CA \mid AC \mid C \\ A &\rightarrow aAa \mid aa \mid B \mid C \\ B &\rightarrow bB \mid b \\ C &\rightarrow cC \mid c \end{aligned}$$

in  $P$ . Konstruieren Sie eine zu  $G$  äquivalente Grammatik  $G'$ , die keine Kettenregeln enthält.

2. Geben Sie für die Grammatik  $G = (\{S, A, B, C\}, \{a, b, c, d\}, P, S)$  mit folgenden Regeln in  $P$ :

$$\begin{aligned} S &\rightarrow aSd \mid A \mid C, \\ A &\rightarrow bAc \mid \lambda, \\ B &\rightarrow aAcA \mid \lambda, \\ C &\rightarrow aCa \mid bCb \end{aligned}$$

eine Grammatik  $G'$  in Chomsky-Normalform mit  $L(G') = L(G)$  an.

3. Kann jede kontextfreie Sprache, die das Leerwort nicht enthält, von einer kontextfreien Grammatik  $(N, T, P, S)$  erzeugt werden, deren Regeln in  $P$  alle von der Form

$$A \rightarrow BCD \quad \text{oder} \quad A \rightarrow a$$

mit  $A, B, C, D \in N$  und  $a \in T$  sind? Begründen Sie Ihre Antwort.

4. Beweisen Sie, dass jede endliche Sprache regulär ist.
- 5\*: Für eine Sprache  $L$  sei  $L_{\text{ger}}$  die Menge der in  $L$  enthaltenen Wörter gerader Länge. Beweisen Sie, dass für reguläres  $L$  auch  $L_{\text{ger}}$  regulär ist.

---

\*Diese Aufgabe zählt nicht zu den zu votierenden Aufgaben.